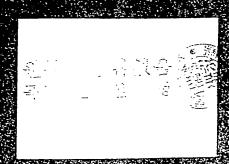
# MEDEU 양정트통시민이

Korean Institute of Maritime Information & Communication Science



## 포 스 티

접장 : 허청우(목원대) 발표장 : 421(발표시간 1:40~4:00)

PAO1	한-EU간 트랜스유라시아 망 기반의 IPv6기반 차세대인터넷 망 및 응용 연동 연구	
	· 이승윤, 김형준, 박기식(ETRI)	569
PA02	캐리어 트랩핑 모델 및 질화산화막의 트랩특성에 관한 연구 · 정양희(여수대)	575
PA03	자막 분석을 이용한 축구비디오 요약 · 신성윤, 이양원(군산대), 강일고(전복도청)	579
PAO4	장면전환 검출과 클러스터링을 이용한 비디오 개요 추출 · 신성윤, 이양원(군산대), 강일고(전북도청)	583
PA05	Peer to Peer 환경에서의 효율적인 정보 공유율 위한 인증 메커니즘 설계 이정기, 이철승, 배일호, 이 준(조선대)	588
PA06	DTD 전자서명을 이용한 XML문서의 보안성 향상 · 김형균, 오무송(조선대)	592
PA07	음 오토메이션을 기반으로 하는 모바일 서비스 지원 기법 · 박정현, 정화영(예원대)	597 <sup>-</sup>
PAO8	가설사설망의 정보보호를 위한 하드웨어 구조 설계 · 김정태(목원대)	601
PAO9	ECTP 오류복구 성능평가 - 박주영, 고석주, 강신각(ETRI)	605
PA10	확장성 있는 인터넷 자원예약 기법 • 박주영, 고석주, 강신각(EIRI)	610
PA11	파일 공유를 위한 분산 파일 서버 설계 및 구현 ・ 박주영, 고석주, 감신각(ETRI)	614
PA12	프레임 병합을 이용한 스포츠 동영상 위치 검색 시스템 · 이지현 .이양원(군산대)	619
PA13	IP 주소 프로토콜 충동 검출시스템 설계에 관한 연구 · 황태희, 유상민(군산대)	624
PA14	거리기반 위치등록 방법을 적용한 IP 페이징 구조 · 장인동, 이준섭, 김형준(ETRI)	628
PA15	청소년 상담사례 검색 시스템에 관한 연구 - 이지현, 장혜숙, 박기흥(군산대)	632

# 확장성 있는 인터넷 자원 예약 기법

박주영 · 고석주 · 강신각

한국전사통신연구원

Scalable Internet Resource Reservation Mechanism Juyoung Park - Seok Joo Koh" - Shin Gak Kang 
\*Electronics and Telecommunications Research Institute

E-mail : jypark@etri.re.kr

#### 요 약

각종 밀티미디어 서비스품질 개신을 위해 RSVP, DiffServ, MPLS 등 다양한 네트워 QoS 기술에 개발되어 됐으니, 여러 가장 문제점으로 인해 실제 인터넷으로의 보급이 저조한 실정이다. 본 논문에서는 기존 QoS 방식들의 창단점을 보완하여 간단하면서도 보다 효율적으로 종단간 QoS를 제공할수 있는 인터넷 QoS 제공구조를 제안한다. 제안 메키니즘은 리우터의 차원 예약에 필요한 상태정보를 제조화적권으로써 확정성을 제공할 수 있도록 하였으며, 중실자 전반의 soft state 자원 예약 방식으로 사원을 유인하게 예약할 수 있는 방식이다. 본 교에서는 제안하는 메커니즘의 모픈로지의 자원보상을 취한 시고한당을 다루었다.

#### ABSTRACT

To improve quality of service(QoS) in the current Internet, various QoS providing inchanisms such as RSVP, DiffServ have been proposed. In this paper we propose a more simple but more scalable mechanism which can guarantee end-to-end QoS. The proposed mechanism can provide scalability by minimizing the state information which is needed by router to reserve network resources. Using sender-initiated & soft-state resource reservation, a router does not need to keep the backward data path like RSVP. In this paper we illustrate the proposed resource reservation mechanism with network topology and signaling.

#### 기위드

scalable Interpet QoS Architecture.

### 1. 서 론

최근 Voll'는 작품 멀티니다여 서비스에 내한 수요가 증가하는 축제이다. 이리한 용용 서비스는 은 현재의 최선형 지비스만을 제공하는 인터넷어 서 네이터의 전단에 있어 지원이나 지디를 인터 넷 서비스 품진(Quality of Service : QoS)[1]에 대한 축가적인 요구가 필요한 응용들이다.

물론, 과거 수년간 인터넷 QoS에 관한 많은 연구들이 선행되어 왔으며, 그중 IntServ[2], DiffServ[3], RSV[74]들은 인터넷 QoS제공 방안에관한 대표적인 연구들이다. 그런데 이들 연구들은 아직까지 실제 인터넷에서 몇몇 이유등에 의해서 QoS를 완벽하게 적용하고 있지 못하는 신청이다.

보 논문에서는 중단간 QoS를 제공할 수 있는 인터넷 하부구조를 제공하기 위한 방법을 제안하 는데, 제안 방식은 사원에약을 위한 out-of-band 시그년당 방실과 테이터 전달을 위한 in-band 시그년당 방법을 사용한다. 독점은 첫째 라우티가 자원 예약을 위해 권리해야할 상태 정보를 최소화시킴으로써 확장성을 제공할 수 있으며, 둘째 중신자 건변의 soft state 사원 예약 방식으로 웨이터 전단 정로의 사원 예약 경로가 동일하도록 하였다. 마지막으로 공판 호스트간 QoS를 보장할수 있도록 설계하였다.

2절의 관련연구에는 현재 인터넷 QoS제공기 명과 문제점을 통하여 본 제안 구조의 제안배경 을 설명하였으며, 3절에는 제안 구조의 개요를, 4 진과 5절에서는 시크림링, QoS 데이터의 컨택 내한 세부 사항을 기술하였다. 본 세안 구조의향

#### 11. 관련 연구

InServ는 최신형 서비스만이 제공되는 현재의 6번 환경에서 서비스품질을 제공하기 위한 하 [구조의 기준 보덴로써, 여기시는 QoS보상을 闖 자원에약 시고 날링, 유입/유출 데이터의 분 ∤맞스케슬링을 도시하였다. QoS시고널링의 대 [4인 프로토콜로써 RSVP 기법이 제안되었는데, [[] 근 특징은, 하나의 품로우에 대한 직진한 자 **16약** 시그널링과 중단간 경로의 지원을 예약을 |時예중단간 QoS를 보장할 수 있다는 집이다. 12널링 방법은 중신자가 지신이 보내려는 데이 의 특성을 남은 PATH메시지를 주기적으로 보 [마수신자는 이 PATH메시지에 따라 차진이 예 하고 싶은 정도의 작원을 주기적인 RESV메시 權 통하여 사원예약을 하는 receiver-oriented 14을 사용한다. RSVP라우디들은 추기적인 BSV메시시에 따라 사위 예약 상태를 갱신한다. ##을 해제할 경우는 사원 예약 종료를 요공하 는 메시지나 주기적인 RESV에서지가 도달하지 NB 경우에 사원을 해제한다.

또 다른 특징으로는 예약된 사원을 나수의 호 스트가 서로 공유합으로써 당 사원을 보다 효율 적으로 사용할 수 있다는 것이다. 마시막으로 중 본로그램간의 데이터 플로우에 대해 자원을 한 당할 수 있다는 것이다. 그런데 아니한 접근 방 병은 3세층을 등간으로하는 다우터들에게 응용 처음의 플로우에 대한 정보를 파악과 더 많은 상 생물 관리를 요구하게 되었으며, 결과적으로 위터들에 훨씬 많은 부하로 발생시킴으로써 확 생성문제를 야기하였다.

이런 문제점을 해결하기 위해 DiffServ방식이 1만되었는데, DiffServ는 응용 레벨의 플로우가 뭐라 각각의 패킷 마다 CoS(Class of Service)성 를 담은 PHB(Per Hop Behavior)[6]를 세팅함으 돼 라우터는 단순히 이 값을 보고 데이터를 전 터는데, 유입되는 패킷들은 Ingress 라우터에서 HB를 마킹된 후, 이 값에 의해 DS Interior라우 ᄩᆖ육 통과한다. DS망을 빠져나옴 때 Egress 라 Ħ는 다른 DS망과 연동시 1개B값을 올리커다 유 낮춘수 있다. 가장 큰 광전은 비로 IntServ **에서 라우터가 과중한 상대 정보를 관리해야 한** 咔 웹요성을 괴감히 출인으로써 IntServ의 가장 큰확장성문제를 해결함으로써 WAN과 같은 상 19에 유연하게 사용된 수 있다..그러나 이 메커냐 중2 사원 경쟁 상태에 있을 때, 사비스를 차등록 으로 제공할 수 있는 서비스 클래스를 부여한 것 역자 종단간 QoS 보장 방안을 제공한 것은 아니 또 따라서 중단간 사용자들이 요구하는 OoS의 함에서 제공하는 QoS값은 서로 다른수 있으며, 165이 심할 경우 크이 방에서의 패킷 드롬 등에

#### III. 제안 QoS 제공구조의 개요

우선 제안 방식을 설명하기에 앞서 제안 구조 의 토폴로지의 동작 메키니즘에 대해 살펴보기로 한다. 제인 구조는 그림 1에서의 같이 크게 송단 호스트, 에지 라우터, 크어 라우터의 3부분으로 구성된다.

#### 그림 1 제안 인터넷 QoS, 구조

동작 데커니즘은 그림 2에서처럼 시끄턴링 무 문과 QoS 데이티의 전단 부분의 2부분으로 나위 어진다. 본 세안 구초에서는 데이터로QoSenabled된 데이터와 QoS-disabled된 데이터로 분 휴하고, 이 데이터를 packet delivery module에서 판별 및 전단하도록 설계하였다.

#### 그러 2 시그날링 및 테이터 전송 모듈

중단 호스트는 에지 라우더에게 자원을 요청한 후, 자원을 예약한 만큼의 네이터를 충출한다. 여기서 말하는 중단 호스트는 충신자를 만하며, 송선 노트는 사실이 송출하는 데이터 플로우에 대한 정보를 모두 가실수 있기 때문에 노르네의 모든 드래픽에 대한 스케륨링을 할 수 있다. 따라서 중단 호스트는 사실의 트래픽이 QoS용인지 아닌지를 과학하여 QoS용 네이터인경우 패킷을 QoS-enabled로 표시하며, 그렇지 않을 경우 QoS-disabled로 표시한다.

에지 라우티의 역할은 종단 호스트로부터의 자원 예약 수학 제어와 충신 호스트로부터 유입된 패킷들은 코어 라우디로 전달하는 역한을 답당한다. 자원예약은 시그널링에 의해서 제공되며, 데이터의 전달은 종단 호스트로부터 유입되는 패킷들이 QoS-chabled인지 아닌지를 구분한다. 반일 QoS-disabled로 설정된 패킷들의 경우 인반 최선

형 시비스로 IP 포워딩된다. 반대로 QoS-enabled 로 설정된 패킷들은 트래픽 측정을 통해 만원 중 단 호스트에서 예약한 대역폭에 순용한 경우, 코 어 라온터로 패킷을 전달하시면 그렇지 않을 경우, 그 패킷을 QoS-disabled로 설정한다.

본 제안 메커니즘의 참 메커니즘은 RSVP나 Diff-Serv에서 보이는 바와 같이 플로우에 따른 각 클래스를 여러 개보 나누가 보다는[1], 에지라우터를 포함한 모든 라우티들은 사신이 제공가능한 총 대역을 In-Service 및 Out-Service 대의으로만 나는다. In-Service내역은 QoS-enabled 된 패킷들의 전단을 위한 대역이며, Out-Service 대 역은 그렇지 않은 패킷들, 즉 QoS-disabled된 패킷들의 전단을 위한 대역이다.

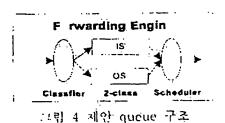
In-Service대역은 시그널링을 통해서 항상 예약되어 있는 상태이며, 만인 이 영역에 대한 자원한 당이 되어 있지 않을경우 Out-Service용 패킷들의 전송에 사용한 수도 있다. 두번째 QoS 시그털링부분의 개요로써, QoS 하부 구조의 각 엘리먼트들은 다음과 같은 동작을 한다.

동작 방법은 우선 종단 호스트가 목적지까지의 사원 예약 가능 여부를 에지 라우터에 요청한다. 종단간 자원에억이라는 복성 때문에 비록 에지단 에서 자원 예약이 가능한 수 있더라도 종단간 자 원 에약 여부의 판단은 불가하다. 따라서 종단호 소트는 에지 리우터로부터 사원 예약 가능 하가 가 도착하기 전까지는 종단간 QoS를 기대할수 없다. 다음은 에지라우터의 수락제어 및 순용도 김사를 위한 단계로써, 에지 라우터는 종단 호스 트로부터의 지원 요청은 자신 및 코어 라우터를 과의 수락 및 정책 제어를 담당한다. 그림 3은 에 지 라우더의 구성요소들을 나타낸다. 에지 리우터 는 각 플로우에 대한 QoS 예약 상태를 관리하다. 있으며, 사원 예약 상태에 위배되는지를 확인한 다. 민일 위매되었음 경우, QoS-cnabled된 패킷을 QoS-disabled로 변환한다.

에지 라우터뷰터 수신축 에지 라우터는 일련의 코어 라우터로 구성되어진다. 이 부분의 시그널링은 휴-바이-춤 방식으로, 자원을 예약하여, 만일 사원 예약 도중 오류가 생길 경우 이에대한 오큐메시지를 역 방향으로 전달하며 예약중이던 차원을 해제한다. 중단간 경로의 자원 설정은 기본적으로 라우팅테이불의 경로에 따른다.

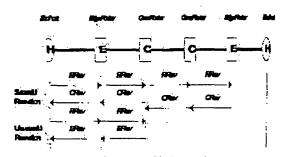
사원예약이 완료된 후, 송신축의 QoS-enabled 패킷들은 송신 호스트로부터 수신축으로의 일련의 사원예약된 큐를 따라 전달된다. 각 라우티들은 그림 4와 같이 단지 2개의 큐만을 관리한다. IS(In-Service)큐는 QoS서비스를 제공해 출수 있는 큐이고, OS(Out-Service)큐는 최선형 서비스 패킷을 건송하기 위해 사용되는 큐이다.

이와 같이 각 인터페이스에 2개의 큐반을 관리함에 따라 송수신경로에 해당되는 라우터들은 그만큼의 더 적은 상태반을 관리한 수 있다. 다음 전에서는 송신 호스트로부터의 종단간 QoS서고 난령에 대하여 장리하도록 한다.



#### IV. QoS 시그널링

일반적으로 라우터 사원은 다른 여러 자원들 중에서 대역폭이 가장 큰 보려 대상이다. 본 제안 메커니즘에서의 자원 예약의 주체는 QoS 데이트 를 충분하는 충신자이며, 자원 예약을 수행하는 개체는 충신자와 수신자 사이의 라우터들에서 이 루어지며, 자원 예약 시그널링은 그림 5에서 보이 는 바와 같이 충신자로부터 수신자까지 단대단 방식으로 이루어진다.



그린 5 차원예약 시그님링

b€

있

Qc

다.

그림 1에서의 같이 송신자와 수신자 사이의라 우터는 크게 2종류가 있는데, 중단 호스트와 집한 라우터를 에지 라우더라하며, 이 라우터에서는 \$ 산 호스트가 요청하는 자원을 방에 요청할수있 는지 없는지를 검사한다.

코어 라우너는 수락 혹은 정책 제어를 하지않고 만간히 자신이 가지고 있는 자원이 예약가능한지에 따라 자원을 예약한다. 이때 라우터들은 망관리자에 의해 미리 설정된 자신이 선정할 있는 대역폭이 얼마인지, 예약한 자원은 얼마인지를 다음 그림 6와 같이 수정된 라우팅 테이블을 통하여 판단할 수 있다.

자원의 선정이 필요한 송신 호스트는 주기적으로 자원 보장 요청 메시지를 보낸다. 이 메시지에 따라 에지 라우터는 자원 요청의 수락을 제어분후, 이를 코이 라우터로 요청하는 방식을 사용한다.

예약된 자원은 별도의 해제 요청이 없을 경우 자원의 선접 정보는 라우팅 테이블이 갱신된 해제 하도록 한다. 즉 망 자원은 주기적인 사용 요청 메시지에 의해서 갱신되며, 일단 점유된 \* 원은 라우팅 생신이 될때까지 유지된다.

IntServ에서처럼 본 제안 구조에서도 상대표

개월요하다. 그리니 이 상태관리는 에지 라우터 해판 이루어지며, 코이 디우티에서는 이루어지 계합는다.

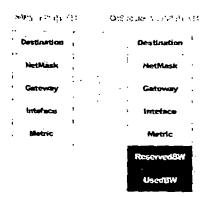


그림 6 QoS 라우터이 라우팅테이탈

#### V. QoS 데이터의 전달

지고달링을 통해 충단한 예약된 경로를 통해 된자는 QoS 데이터를 충운할 수 있다. QoS 데 에는 패킷대예QoS-citabled 비트를 설명한후, 원자로부터 수신자가지 설정되어 있는 QoS대 발 따라 전달된다. 충단 충신 호스트는 사신에 함반품의 QoS 데이터를 보내는지를 감사할 수 했다. 만인 중단 호스트로부터의 In-Service(IS)큐 를 통과하는 트래픽은 guaranteed 시비스를 보장 하고, Out-Service(OS)활동 통과하는 트래픽은 iss-effort 서비스를 제공하기 때문에, 라우리 제 중시 패킷의 손실 등이 따른다.

5. OS 차를 돌파하는 법칙은 패것에 표시되어 있는 QoSemabled bit를 통해서 이루어진다. 만인 QoSemabled 패킷인 경우 중심지로부터 목적지까 지역의된 사원으로 할당된 15류를 통해 선밀된 보백의 경우 OS라를 통해서 전달되기 때문에 라인의 작중 시 패것 존실 등을 검는다.

QoSenabled bit는 세명은 우선 송선 호스트의 스러플리의 바탕으로부터 시작된다. 중신 호스트 는자산이 종출하는 모든 노래밖에 대한 정보를 할수 있으며, 또한 자신이 예약한 시원이 얼마한 Æ 알 수 있다. 충선 호스트는 자신이 예약한 Æ발급의QoSenabled bit를 설정한다. 만원 충 선 호스트가 자신이 예약한 시원을 의반하여 QoSenabled 트래피을 송출한 경우, edge router 는이 비트를 QoS-disabled로 제당하여 교이 라 위터로 전달한다. [6]

#### VI. 결 혼.

인터넷에서 멀티니다여 사비스를 제품하기 인 택시한다시 크려되어야 한 사항은 서비스 품질 을 어떻게 얼마나 잘 제공할 수 있는냐이다. 그리 나 과거 수년간 많은 연구가만에서 언터널 서비 스 물진 관련 연구를 수행해 왔지만, 아직까지도 인터넷에 최용되어 글로벌하게 자용되는 에거나 중은 없다는 것을 보았을 때 서비스 품질을 보장 한다는 것은 그리 쉬지만은 많은 과제임은 분명 하다.

따라서 본 고에서는 괴거 시비스 통실 보상 명한들의 장단점을 추억내어 현재의 인터넷에 쉽게 적용할 수 있는 방안에 대해 생안하였다. 제인 데커니즘의 독점을 간략히 정리해 보면, soft-state 시그템방을 통해 송수신지의 정로 자원을 확보한 후, 이 정로를 따라 QoS대의터를 보내는 것이다. 예약 자원에 줄음하는 것은 중심 호스트가 집을 적으로 조절할 수 있지만 변인 의제하였을 결은, 에지 라우터에서 이 괴깃들에 대한 변칙을 부여 함으로써 보여 교육되는 예약된 자원만큼의 대이터가 흐를 수 있도록 보장할 수 있다. 현재는 시민스 품질 보장 메켓니즘에 대한 구조만을 제안하였으며, 향후 연구로써 시뮬레이션과 프로토바입의 구현을 통한 자원 보상 메커니즘의 가능성이 재사된 것이나.

#### 참고문헌

- [17] Geoff Huston, Internet Performance Survival Guide, Wiley Computer Publishing, 2000
- [21] R. Braden fet al., "Integrated Services in the Internet Architecture, an Overview", REC1633, June 1994.
- [3] S. Blake, et al., "An Architecture for Differentiated Services", RFC247a,Dec. 1998
- [4] R.Braden, et al., "Resource ReSerVittion Protocol (RSVP) Version1 Functional Specifications RFC2205, Sep.1997
- [5] Nichols, K. et al., "Definition of the Differ entiated Services Field (DS Field) in the IPv4 and IPv6 Headers", RFC 2474, Dec. 1998
- [6] K. Nichols, et al., "A Two bit Differentiated Services Architecture for the Internet", draft nichols diff svc arch 00.txt, Nov. 19